

(11)Publication number:

02-249333

(43) Date of publication of application: 05.10.1990

(51)Int.CI.

9/06 H04L

H04L

(21) Application number: 01-070200

(71)Applicant: SHARP CORP

(22)Date of filing:

(72)Inventor: HIRAIDE JUNJI

TADA JUNJI

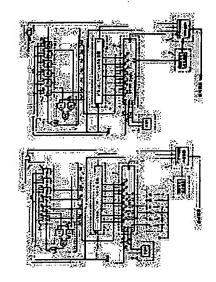
(54) PRIVACY TELEPHONE SET

(57) Abstract:

PURPOSE: To eliminate the need for revision of a key in the case of revising a cipher by providing a pseudo random signal generating circuit, a storage circuit, a control means and a conversion circuit respectively to a transmission side and a reception side, providing a ciphering key setting means, a ciphering circuit to the transmission side and a decoding circuit to the reception side.

22.03.1989

CONSTITUTION: First and 2nd pseudo random signal generating circuits 1, 2 at the transmission side an the reception side employ shift registers having a feedback path capable of switching and generate various different pseudo random signals by revising the feedback path and the initial value. On the other hand, 1st and 2nd storage circuits 3, 3 store the plural sets of initial values and feedback path setting data of the pseudo random signal generating circuits 1, 2, read the storage content of the storage circuit 3 in response to the setting of a ciphering key setting means 5 to set the pseudo ran dom signal generating circuits 1, 2, thereby generating different pseudo random signals. Then the reception side



selects the pseudo random signal from the pseudo random signal generating circuits 1, 2 to make the pseudo random signal identical to the transmission side and the reception side. Thus, it is not required to replace the cipher ing key itself and the setting and revision of the key are attained easily and freely.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

⑩ 日本 國特 許 庁 (JP) ⑪ 特 許 出 願 公 開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

平2-249333

@Int. Cl. 9

識別記号

庁内整理番号

@公開 平成 2 年(1990)10月 5 日

H 04 L 9/06 9/14

6945-5K H 04 L 9/02

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全5頁)

秘話装置 の発明の名称

②特 顧 平1-70200

②出 願 平1(1989)3月22日

者平 @発明

順二

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号 シャープ株式会社

多田 加発

順次

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号 シャープ株式会社

シャープ株式会社 の出 題 人

四代 理 人 弁理士 山口 邦夫

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号

1. 舞明の名称

2. 特許請求の範囲

(1)送旧例は、。

切り替え可能な帰還路を有するシフト・レジス タを用いた第1段似ランダム信号発生回路と、

暗号線を設定する暗号線設定手段と、

上記疑似ランダム信号発生回路の初期値及び帰 遺路投定データを記憶した第1記徳回路と、

上記暗号線に応じて上記第1記憶回路から上記 初期額及び帰還路段定データを読出し、上記第1 疑似ランダム信号発生回路を設定する第1制御手 ED 1.

上記時号鍵に応じたパラレル・アドレス信号を シリアル・アドレス信号に変換する第1変換回路

上記第1疑似ランダム信号発生回路の出力信号 により入力データを暗号化する暗号化回路とを具

接着分化回路の出力データ及び上記シリアル・ アドレス信号を送信し、

交信別は、

上記第1疑似ランダム信号症生回路と同じ様成 の第2疑似ランダム信号発生回路と、

上記第1記憶回路と同じ内容を記憶した第2記 提回跳と,

受信した上記シリアル・アドレス信号をパラレ ル・アドレス信号に変換する第2変換回路と、

技事2変貨回路からのパラレル・アドレス信号 により、上記第2記憶回路から上記初期値及び帰 遺路投定データを施出し、 上記第2段似ランダム 信号発生回路を設定する第2初算手段と、

上記第2段似ランダム信号発生回路の出力信号 により、受信したデータを復号化する復号化回路 とを耳えたことを特徴とする秘話質量。

2. 発明の詳細な説明

【産業上の利用分野】

本発明は、有線及び無線デジタル通信における。 経路装置に関する。

・【従来の技術】

有株及び無線通信において、通信内容が移定の場合、移動通信を行なう必要がある。 そのために、送信例では、 透常のデータ (平文)を助号化して、村舗又は無線の通信区間を略号データ (昭号文)で通信する。 そして、受信側にて、 この暗号文を変換文に復号化する。

第4回は、従来の移話教歴を示す。 送信明においては、 助身化回路 13か、 助身化健 (助身化を制御する手段) 15に応じて平文を晴身文に変換する。

暗号化回路13からの暗号文は、有様又は無線の通信区間を介して、受信側に供給される。

受信例では、復号化回路14が、復号化键(復 号化を割買する予段)18に応じて、暗号文を平 文に変換する。

[発明が解決しようとする課題] 第4回に示した従来の秘話技術では、 送信例及

設定データを記憶した第1記憶回路と、

時号線に応じて第1記憶回路から初期値及び帰 道路設定データを映出し、第1疑似ランダム信号 発生回路を設定する第1制数手段と、

暗号鍵に応じたパラレル・アドレス信号をシリアル・アドレス信号に変換する第1変換回路と、

第1段似ランダム信号発生国路の出力信号により入力データを暗号化する晴号化回路とを具えている。

そして、 送信間は、 暗号化回路の出力データ及 びシリアル・アドレス信号を送信する。

また、受信例は、第1疑似ランダム信号発生回路と同じ権成の第2疑似ランダム信号発生回路と、第1記述回路と同じ内容を記述した第2記述回

第1記述回路と同じ内容を記述した第2記録回路と、

受信したシリアル・アドレス信号をパラレル・ アドレス信号に変換する第 2 変換回路と、

この第2変換回路からのパラレル・アドレス信 みにより、 第2記憶回路から初期値及び帰還路段 定データを読出し、 第2段似ランダム信号発生回 び受信例が、暗号化及び復号化のために、同一又は独立した課を所有する必要がある。 これらほは、暗号に応じて予め定めておく必要があり、暗号を変更する似は、その皮質に、 新たに鍵を取り決める必要がある。

よって、時号の健を設定したり、変更するのが 非常に煩わしかった。しかし、通信の秘密を確保 するには、度々、暗号の鍵を変更する必要があった。

したがって、本発明の目的は、昭号を変更する際に、健を変更する必要がなく、 暗号の段定及び変更が容易に行える秘話設置の提供にある。

[課題を解決するための手段]

本発明の移路袋屋は、 送信側と受信側とに別れ ている。

送信制は、 切り替え可能な帰還路を有するシフト・レジスタを用いた第1 疑試ランダム信号発生回路と、

暗号鍵を設定する暗号鍵設定手段と、

疑似ランダム信号発生回路の初期値及び帰還路

路を設定する第2別即手段と、

第2疑似ランダム信号発生回路の出力信号により、 受信したデータを復号化する復号化回路とを 見えている。

[押··用]

送信例及び受信例の第 1 及び第 2 疑以ランダム信号発生回路は、切り替え可能な帰還請を育するシフト・レジスタを用いている。 よって、 帰退路及び初期値を変更することにより、 機々の異なる疑以ランダム信号を発生できる。

一方、第1及び第2記憶回路は、疑似ランダム信号発生回路の初期値及び帰還路段定データの追数器を記憶している。 よって、 暗号键設定手段の設定に応じて、 記憶回路の記憶内容を読出し、 疑似ランダム信号発生回数を設定することにより、異なる疑似ランダム信号を発生できる。

すなわち、 送信倒では、 第 1 疑似ランダム 信号 発生回路の疑似ランダム信号の 種類は、 暗号短短 定手段の設定に応じたパラレル・アドレス信号に より決まる。 このパラレル・アドレス信号は、 シ



リアル・アドレス信号に変換されて、送信側から 受信側に伝送される。

受信似では、 シリアル・アドレス領号をパラレル・アドレス信号に変換して、 第2段似ランダム信号発生回路の疑似ランダム信号を選択する。

よって、 送信側及び受信剤で、 疑似ランダム信 みが対じに なり、 時号化されたデータを確実に頂 身化できる。

したがって、 送信間の暗号鍵設定手段を変更するのみで、 なんら受信制を変更することなく。 暗号を変更できる。

[实施。例]

以下、 以付回を参照して、 本発明の好適な実施 例を説明する。

第1回は、送信例のプロック図である。 疑似ランダム信号発生回路は、6段のシフト・レジスタ SR1~SR6の縦続接続段1と、この縦続接続 段1の帰還路を選択する切り替え回路3とで構成する。

縦続接続段1のジフト・レジスタのロード及び

ッフト 状版は、 初四手段であるマイクロコンピュータ B からの制御信号 S / しが制御する。 この制御信号 S / しが制御する。 この制御信号 S / しがロード状態のとき、 シフト・レジスタ S R 1 ~ S R B は、 マイクロコンピュータ B からの初期値データ P o 1 ~ P o G をロードする。なお、 これらシフト・レジスタは、 クロック信号 C K に同期して動作する。

切り替え凹跡2は、 種々のゲート及び反転数で 様成されている。 すなわち、 アンド・ゲート21 は、 シフト・レジスタ SR5の山力語 サ及びマイクロコンピュータ Gか 3の前脚語 5 Po7を反け、反転費22は、 割御信 5 Po7を反転する。 アンド・ゲート23は、 シフト・レジスタSR1及びアンド・ゲート21及 び23の出力信号を受ける。 よって、 制御信号Po7が高か低かに応じて、 シフト・レジスタSR1又はSR5の出力信号がオフ・ゲート24の出力信号となる。

さらに、 切り替え回路2では、 排他的オア・ゲート25が、 オア・ゲート24及びシフト・レジ

スタSRGの出力役号を受け、 その排他的オアの 結果をシフト・レジスタSRIに帰還している。

よって、シフト・レジスタSR1~SRBがシフト動作のとき、初期データ及び切り替え回點2の遊択に応じた疑似ランダム信号が、シフト・レジスタSRGから発生する。

時号鍵段定手段 5 は、接地(低)又は開放(高)を選択する 8 留のスイッチであり、その設定結果をマイクロコンピュータ 6 の増子P I 1 ~ P I 6 に供給する。

記憶回路であるリード・オンリ・メモリ(ROM)3は、 統統投続及1のシフト・レジスタの初期低と、 切り替え回路2による帰還路設定データとを複数組記憶している。

マイクロコンピュータ8は、結号建設定手段5の設定に応じてROM3をアドレス指定し、対応する初加値及び帰還路設定データを受け、制御信号Pol~Po7を発生して、疑似ランダム信号免生回路を設定する。

また、マイクロコンピュータ6は、 暗号連段定

手段 5 の設定に応じて、 塊 子 P o 8 ~ P o 1 4 に パラレル・アドレス信号を発生する。 第 1 変換回 踏れは、 マイクロコンピュータ 6 からのパラレル ・アドレス信号をシリアル・アドレス信号に変換 して出力する。

間号化回路であるスクランブル回路でを、 排他的オア・ゲートで接成する。 このゲートは、 疑似ランダム信号発生回路からの疑似ランダム信号と、データ発生手段(団示せず)からのシリアル・データ(例えば、 台声データ)との排他的オアの特異を、 競号文として出力する。

データノ割倒信号切り替え回路のは、 変換回路 なからのシリアル・アドレス信号(ROMアドレス指定用翻卸信号)、 スクランブル回路7からの 略号文データ(食声データ)、 及び同期信号を 回館のからの同期信号を、 マイクロコンピュータ のの割卸により、 クロック信号に同期して切り替え、 対線又は無線の通信回線に出力する。 この故 のタイミング例を第3回に示す。

このようにして、第1回の途径倒では、暗号律



設定手段5の設定に応じて、データを噛み化し、 問期は号及びROMアドレス指定用制製信号と共 に、通信回線に出力する。

第2回は、 受信例のプロック回である。 第1回 と同じプロックは、 同じ参照を号で示し、 異なる 部分についてのみ、 以下説明する。

データ/制御信号切り替え回路 G は、 通信回線からの信号を受け、 この信号を何期信号検出回路 1 2 は、 第3回に示すように、 通信回線からの信号に 含まれる同期信号を検出し、 この検出結果を第2割御手段であるマイクロコンピュータ G に知らせる。

さらに、データ/制師信号切り替え回路8は、 同期借号に応じたマイクロコンピュータ6からの 制御信号Po17及びクロック信号に応じて、 通 信回線からのROMアドレス指定用制即信号(シリアル・アドレス信号)を第2変換回籍10に供 給すると共に、 略号文データを復号化回路である デスクランブル回路11に供給する。

第2変換回路10は、シリアル・アドレス信号

をパラレル・アドレス信号に変換して、 マイクロコンピュータ6の増干Pi8~Pi14に低給する。 マイクロコンピュータ6は、 このアドレス信号に応じて、 R 0 M 3 から初期値及び帰還路段定データを読出し、 採続接続段1及び切り替え国路2の第2疑似ランダム信号発生国路を設定する。 受信例のR 0 M 3 の配位内容は、 送信例のR 0 M 3 の記使内容と同じであり、 受保例及び送信費の疑似ランダム信号発生回路は、 同じ信成なので

デスクランブル回路 1 1 は、 シフト・レジスタ SRBからの疑似ランダム 信号、 及びデータン 朝 即信号切り 替え回路 B からの暗号文データを受け る排他的オア・ゲート である。 この構成は、 送信 関のスクランブル回路 7 と逆の構成であるので、 暗号文データを平文データに 駆換できる。

受信的は、送信例と同じ疑似ランダム信号を允生

する.

上述は、本発明の好遇な実施別について説明したが、本発明の要旨を逸散することなく様々の変更ができる。例えば、雑説接続段のシフト・レジ

スタの段数は、 任意の数でもよく、 また、 帰還路は、 任意のシフト・レジスタの出力でもよい。

【発明の対果】・

上述の如く、本角明の秘話發展によれば、送信 例及び受信側にて、 哲导陳自体を取り替えること なく、 容易且つ自由に鍵の設定及び変更が可能で ある。

4. 図面の簡単な説明

第1回は本発明による送信倒のプロック団、 第2回は本発明による受信側のプロック図、 第3回は本発明による通信区間のタイミング図、 第4回は従来の後話鏡面のプロック図である。

1. 2・・・疑似ランダム信号発生回路

3 · · · 記憶回路

4. 10 · · · 交換回路

5 · · · 暗号键段定手段

6 · · · 初對爭殷

フ・・・暗号化.四路

8・・・テータ/制御信号切り替え回路

特許山殿人 シャープ 株式会社 代 理 人 弁理士 山口 邦 夫

